Grundlagen der Aussagenlogik

Eine **Aussage** bezeichnet ein sprachliches Gebilde, dem in sinnvoller Weise genau eine der beiden Eigenschaften **wahr** oder **falsch** zugeordnet werden kann. Man kürzt ab: wahr=1, falsch=0.

In der Aussagenlogik oder Schaltalgebra verwenden wir

- **Variablen**, die meist mit \$x_0,x_1,x_2...\$ bezeichnet werden. Bei diesen Variablen handelt es sich um boolsche Werte, sie können also nur zwei Zuständen (0 Falsch, 1 Wahr) annehmen.
- Logische Funktionen ordnen einer oder mehreren boolschen Variablen einen Funktionswert zu, sie werden oft mit \$y\$ bezeichnet. Der Funktionswert kann ebenfalls nur 1 (wahr) oder 0 (falsch) sein. Logische Funktionen lassen sich sehr gut als Wahrheits- oder Wertetabellen darstellen, da durch die beschränkte, diskrete Anzahl der Variablenkombinationen häufig eine Auflistung aller Funktionswerte möglich ist.
- "Gerechnet" wird mit den logischen Verknüpfungen
 - AND: Λ
 - ∘ OR: v
 - ∘ NOT: ¬
- Beim Rechnen gelten ähnlich wie die Punkt vor Strich Regeln: "Klammer vor NOT vor AND vor OR"

Die Verknüpfung mit **UND** Annennt man **Konjunktion** Die Verknüpfung mit **ODER** Vernnennen **Disjunktion**

"Rechenregeln" der Schaltalgebra

Kommutativgesetz (Vertauschung erlaubt)

- $$x \ 0 \setminus x \ 1 = x \ 1 \setminus x \ 0$

Distributivgesetz (Gießkannenregel)

- \$x 0 \land (x 1\lor x 2)= (x 0 \land x 1) \lor (x 0 \land x 2\$)
- $x \ 0 \ (x \ 1 \ x \ 2) = (x \ 0 \ (x \ 1) \ (x \ 0 \ x \ 2)$

Neutralelement

- x 0 | 0 = x 0
- $$x \ 0 \setminus 1 = x \ 0$$

Komplement

- \$x_0 \land \lnot x_0 =0\$
- x 0 | x 0 = 1

Assoziativgesetze (Klammern dürfen bei gleichen Operatoren weggelassen/umgesetzt werden)

- $(x_0 \mid x_1) \mid x_2 = x_0 \mid x_1 \mid x_2 = x_0 \mid x_1 \mid x_2 = x_0 \mid x_2 \mid x_2 \mid x_3 \mid x_4 \mid x_2 \mid x_3 \mid x_4 \mid$
- $(x_0 \setminus x_1) \setminus x_2 = x_0 \setminus x_1 \setminus x_2 = x_0 \setminus (x_1 \setminus x_2)$

Idempotenzgesetze

- $$x \ 0 \setminus and \ x \ 0 = x \ 0$$
- $$x \ 0 \setminus x \ 0 = x \ 0$$

Absorptionsgesetze

- $x = 0 \le x = 0 \le x = 0$
- $x_0 \ln (x_0 \ln x_1) = x_0$

De Morgan'sche Regel ("ausmultiplizieren des NICHT")

- \$\Inot(x_0 \lor x_1) = \Inot x_0 \land \Inot x_1\$
- \$\Inot(x_0 \land x_1) = \Inot x_0 \lor \Inot x_1\$

Beispiel

Gegeben ist die logische Funktion \$f\$ durch

 $f=(\ln x_0 \cdot x_1 \cdot x_1 \cdot x_2 \cdot x_1 \cdot x_1 \cdot x_2 \cdot x_1 \cdot x_2 \cdot x_1 \cdot x_2 \cdot$



(A1)

https://info-bw.de/ Printed on 02.08.2025 07:48

- Wieviele Zeilen hat die Wahrheitstabelle dieser Funktion?
- Schreibe die Wahrheitstabelle der Funktion auf¹⁾.

Lösung

x0	x1	x2	f
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	0

Nun stellt sich die **Frage**, ob man den doch sehr langen Funktionsterm vielleicht unter Verwendung der Rechengesetze so **vereinfachen** kann, dass man einen kürzeren Term als Ergebnis erhält, der **dieselbe Wahrheitstabelle** hat, also **dieselbe logische Funktion** beschreibt.

Wenn man die Wertetabelle der Beispielfunktion betrachtet, fällt auf:

(1) Wenn $x_0=0$ und $x_1=1$ ist der Funktionswert 1, gleichgültig, was für einen Wert x_2 annimmt.

x0	x1	x2	f
0	0	0	0
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	0

Das entspricht den beiden eingerahmten Termen:

$$f = (\lnot x_0 \land \lnot x_1 \land x_2) \lor \overbrace{(\lnot x_0 \land x_1 \land \lnot x_2) \lor (\lnot x_0 \land x_1 \land x_2)} \lor (x_0 \land \lnot x_1 \land x_2)$$

Rechnerisch kann man hier den Teilterm $(\ln x_0 \ln x_1)$ ausklammern, so dass der eingerahmte Term zu $(\ln x_1) \ln x_1$

wird.



(A2)

Vereinfache die folgenden logischen Terme:

- $f = x_1 \cdot x_2 \cdot x_1 \cdot x_2$
- $(\ln x_2) \pmod (\ln x_3)$

$$h = (\neg x1) \cdot (\neg x2) \cdot (\neg x3) + (\neg x1) \cdot (\neg x2) \cdot x3 + (\neg x1) \cdot x2 \cdot x3 + x1 \cdot (\neg x2) \cdot (\neg x3) + x1 \cdot x2 \cdot x3 + x1 \cdot x2 \cdot (\neg x3)$$

Das geht auch mit einem Tabellenverarbeitungsprogramm....

From:

https://info-bw.de/ -

Permanent link:

Last update: 24.09.2024 18:28



https://info-bw.de/ Printed on 02.08.2025 07:48